PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2001-202129

(43) Date of publication of application: 27.07.2001

(51)Int.CI.

G05B 23/02 F02D 45/00 G06F 11/10 G06F 12/16 // B60R 16/02 B60S 5/00

(21)Application number: 2000-012802

(71)Applicant: DENSO CORP

(22)Date of filing:

21.01.2000

(72)Inventor: NAKAYAMA KIYONARI

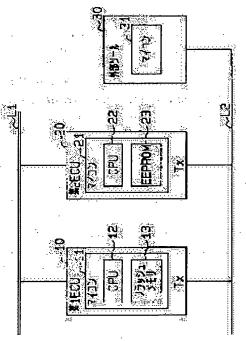
KAMIYA KENJI

(54) METHOD FOR INSPECTING ON-VEHICLE CONTROL UNIT

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To correctly inspect an onvehicle control unit and to prevent the unit from being illegally modified.

SOLUTION: First and second ECUs 10, 20 are mutually connected so as to be communicated with each other through a multiplex communication line L1 and an external tool 30 is connected to respective ECUs 10, 20 through a serial communication line L2. In the decision of (inspecting) the corresponding/falseness of the 1st ECU 10, the external tool 30 sends transmission data including a sum value calculation command to respective ECUs 10, 20 through the line L2. The 1st ECU 10 receives the sum value calculation command, calculates the sum value of data stored in a flash memory 13 and transmits the sum value to the 2nd ECU 20 through the line L1. The 2nd ECU 20 compares and decides the received sum value with a true sum value and transmits the decided result to the tool 30 through the line L2. Whether the 1st ECU 10 is a normal ECU or a false ECU is decided on the basis of the decision result.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

THIS PAGE BLANK (USPTO)

3

€ 躈 ধ 盐 医体包 **₹**

(11)特許出版公開番号

٠			(43)公园日	作所との1 ― 202129A) (P2001 ― 202129A) 平成13年7 月27日 (2001.7	で第2001 — 202129 (P2001 — 202129A) 平成13年7 月27日 (2001.7.27)	
拉 多路中		FI		15-	7-73-1-(\$P#)	
302		G05B	20/62	302K	3D026	
378		F 0 2D	45/00	376F	36084	
310		G06P	11/10	310B	5 B 0 0 1	
320			12/16	320B	5 B 0 1 8	
665	-	B60R	18/02	6 6 5 P	5H223	
	4	1 C 2 C 2 C 2 C 2 C 2 C 2 C 2 C 2 C 2 C		1		

G05B 23/02 F02D 45/00

(51) Int Q.

12/18 16/02

BBOR

11/10

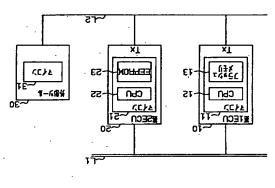
G06P

(71) 出版人 000004250 株式会社デンソー 単成12年1月21日(2000.1.21) 株式会社デンソー 単位12年1月21日(2000.1.21) (72) 発明者 中山 函也 建立原が存布昭和町1丁目1 4名4 株式会 セデンソー内 (72) 発明者 神谷 統治 豊如原が存布昭和町1丁目1 4名4 株式会 セデンソー内 (72) 発明者 神谷 統治 豊如原が存布昭和町1丁目1 4名4 株式会 セデンソー内 (74) 代理人 100068755 弁理士 展田 移宜 (91.名)	等度2000-12842) (71)出版人 平成12年1月21日(2000.1.21) (72)発明者 (72)発明者				
(72)発明者(72)発明者(74)発明者(74)代理人	株式会社パンソー (72)発明命 中に 図店 (72)発明命 中に 図店 株式ンソーカ (72)発明命 林や 館店 豊和民会や市田和町1丁目14 性パンソーカ (74)代別人 100068755 中国 (414)	(21) 出版符号	(\$\frac{1}{4}\frac{1}{	(11) 田野人	000004260
(72)発明者(72)発明者(74)代理人	解放気込む中間を到了 1 丁目 1 4				株式会社デンンー
	世山 昭也 建立原文体市西和町17日18 はゲンシー内 体や 鹿谷 豊田泉文体市西和町17日18 代ブンシー内 社ガンシー内 計画の88755 弁理士 韓田 移宜 (外14	•	平成12年1月21日(2000.1.21)		海边远达你开图西西门 1 四 1 邮选
	建立原立存布研究町1丁目18 社がソンー内 存み (建設 権力 (基準 ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・ ・			(72)祭明者	
	件がレンーを 特の 健設 地区成立体市田和町 1 丁目 14 世代・アンー内 100068755 井曜十 岡田 移宜 (外14				地名美国布里西西西加加加加 化二甲基甲基二甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲
	44年 (集部 ・ 大学 (大学) 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1				弁アンソーな
	★20元×40日日日 14日 14日 14日 14日 14日 17・アンー内 100068755 中国十二四日 本日 (今14			(72) 発明者	
社デンンー内 100068755 弁理士 展田 移宜	サゲンンー内 100068755 井曜十 岡田 埼丘 (外14				學知识这份市田和町11日18時 核式会
100068755 弁理士 展田 博宜	100068755 弁理士 展田 埼宝 (外14				サデンシー内
超	被宜 (M14			(74) 代理人	100068755
	> 與 2 直接署				超
	の発展では、				
					を表面に扱く

中観知師コニットの複曲方法 (54) [発明の名称]

【陳昭】中戦街御ユニットを正しく検査し、ひいてはそ 正改造の防止を図る。 【解決手段】第1及び第2mCU10,20は多盅通信 **似L 1を介して相互に過個可能に接続され、外部ツール** 30はシリアル通信模L2を介して各ECU10,20 に嬉し、外部ツール30では先ず、サム値の算出指令を 合む送信データをシリアル通信模L2を介して各ECU 10, 20に光宿する。第15CU10では、サム値算 出指令を受けてフラッシュメモリ 13内のデータのサム 位を算出し、その後、そのサム値を多虫通信線11を介 **段信したサム位と真のサム位とを比較判定し、その判定** 書する。この判定結果により、第1ECU10が正規E ご板棚されている。第1mCU10の正偽判定 (検査) して第2里CU20に送信する。第2ECU20では、

CUか偽ECUかが判断される。



「請求項1】チェックサムの対象となるメモリを備える **育1の制御ユニットと、それとは別の第2の制御ユニッ** トとを備え、前記第1の制御ユニットのメモリについて データのサム値を求め、較サム値により当該第1の樹御 ユニットを検査する車載制御ユニットの検査方法におい (特群糖状の範囲)

ナム値の算出指令を外部ツールから第1の制御ユニット へ送信する第1のステップと、

出したサム値を第2の制御ユニットに送信する第2のス 第1の街御ユニット内のメモリのサム値を算出し、 該算 アップグ

された真のサム値と比較し、その比較判定の結果から第 第2の制御ユニットにおいて受信したサム値を予め用意 1の慰問ユニットを検査する第3のステップと、

前記検査結果を外部ツールに送信する第4のステップ

からなることを特徴とする単観制御ユニットの検査方

【請求項2】 第1の制御ユニット内のメモリは、電気的 に音き換え可能な不揮発性メモリである請求項1に配載 の車載制御ユニットの検査方法。

【諸求項3】前記第2のステップでは、外部シールが接 の制御ユニットから第2の制御ユニットヘサム値を送信 する請求項1又は2に記載の単載制御ユニットの検査方 **売される通信機とは異なる別の通信経路を用いて、第1**

する請求項1~3の何れかに記載の車載制御ユニットの **形定の応答待ち時間以内に受償した受信データを無効と** 【請求項4】外部ツールは、サム値算出指令の送信後、 色方法。

貧算出指令を送信した後、所定の制限時間以内に第1の 【請永頃5】第2の制御ユニットは、外部ツールがサム の制御ユニットが不正である旨のコード情報を自身の不 単純在メモリに他を込む請求項1~3の向れかに記載の **問御ユニットからサム値が送倒されない場合、当該第1** #戦制御ユニットの検査方法。

【請求項6】第1の制御ユニットが不正である目が判定 された状態で、 第1の飯御コニットから外部シーゲへの "一夕送信が行われる場合、第2の制御ユニットは、第 1の制御ユニットと外部シールとを結ぶ通信線にダミー データを送出する請求項1~3の何れかに記載の車載制 ユニットの検査方法。

「請求項1】 請求項6に配載の車載制御ユニットの検査 52の制御ユニットは、データの送倒ポートを配理ハイ ノヘラスはローフ へうて 保持する にて カグミーゲータ か 活において、

「免明の詳細な説明」

当出する車載制御ユニットの検査方法。

(発明の属する技術分野) 本発明は、中戴制御ユニット の検査方法に関するものである。

リが配像するソフトウエア (制御プログラム) が正しい 至」がある。同公報の装置は、外部ツールにより亀気的 タ語を換えが実施される。また、この装置は、彫御メモ に消去及び暫き込み可能な制御メモリ(フラッシュメモ リ)を搭載したECV(専数制御コニット)を協え、抽 【従来の技術】この種の従来技術として、特関平11-各換え許可された時にのみ前記制御メモリに対するデー | 3 2 0 9 7 号公韓の「申冏即御用メモリ缶き換え鞍 ことを検査するものであり、その特徴として、

・上記サム値の比較は外部ツールの内部で行い、その結 BCUで算出したサム値とを共に投示し、それらを比較 ・予め配換しておいた耐御メモリのサム値(真値)と、 することで正偽判定を行う。

・ イグ リッション キースイッチ OOF F から ON くの む 8後にサム値の計算を行う。といった処理を実行する。 果(正偽)のみを返信する。 [0003]

は、BCUで計算したサム値を外部ツールに対してその データをモニタすることにより、BCUにより算出した 【発明が解決しようとする課題】上記公報の従来技術で まま送届する。そのため、ECUと外部ツールとの通信 圧しいサム値を容易に知り得ることができる。

ても容易に正規ECUとしてなりすますことが可能とな た偽ECUであっても、外部ツールは正しいサム値(常 【0004】また、制御メモリのサム値は、ソフトウエ アを告き換えなければ変化しないものであるため、外部 チェッカに対して正しいサム値を常に送信するような不 Eなプログラムを不正改造者が作成し、それをECUに る。これは、ECV倒で正偽判定を行う構成でも同様で ある。すなわち、モニタしたサム値を返答する偽プログ ラムを不正改造者が作成することにより、不正改造され に同じ)が返答されたと認識し、正しいECUであると **組み込めば、正規のサム値算出アルゴリズムを知らなく**

【0005】本発明は、上記問題に着目してなされたも のであって、その目的とするところは、母親街街コニッ トを正しく検査し、ひいては不正改造の防止を図ること ができる卑戴制御ユニットの検査方法を提供することで 世形したりまる。

[9000]

アップ、(2)恕1の慰御ユニット内のメモリのサム値 を算出し、数算出したサム値を第2の制御ユニットに送 **習する第2のステップ、(3) 第2の制御ユニットにお** 【関題を解決するための手段】 請求項1に記載の車載制 即ユニットの検査方法では、(1)サム値の算出指令を 外部シールから類1の飽御ユニットへ送倒する類1のス いて受信したサム値を予め用意された真のサム値と比較

制御ユニットを正しく検査し、ひいては不正改造の防止 て実施しなければ、偽の制御ユニットが正規の制御ユニ たとしても、第2の制御ユニットの改造又は置換を併せ され、メモリの正しいサム値を外部ツール側に返信でき 実施する。それ故、仮に正規の制御ユニットが不正改造 に送信する第4のステップ、といった各ステップを順に する第3のステップ、(4)前記検査結果を外部ツール し、その比較判定の結果から第1の制御ユニットを検査 ットとしてなりすますことはできない。その結果、 車載 るような不正なプログラムが制御ユニットに組み込まれ

気的に書き換え可能な不揮発性メモリにて第1の制御ユ ニット内のメモリが構成される場合に有効である (簡求 【0007】上記免明は特に、フラッシュメモリ等、電

なる別の通信経路を用いて、第1の制御ユニットから第 テップにおいて、外部ツールが接続される通信線とは異 ば、第1の制御ユニットから発信されるサム値の算出給 果が外部ツールで受信されることがないので、外部ツー 処理が混乱するといった不都合が回避される。 ル関で本来必要でないデータが受信され、それが原因で 2の制御ユニットヘサム値を送信する。本発明によれ 【0008】 請求項3に記載の発明では、前記第2のス

ルがサム値算出指令を送信すると、当該外部ツールは本 に受信した受信データを無効とする。つまり、外部ツー ない時間で受信したデータを無効化すると共に、制御コ トが不正改造された可能性が高い。それ故、規定に満た 直ぐに外部ツールがデータを受信した場合、影倒ユニッ る。こうした実状にも拘わらず、サム値算出指令の後、 を経た後、サム値算出指令に応答するデータを受信す 来、上記第2~第4の各ステップが実施される処理時間 は、サム値算出指令の送信後、所定の応答符ち時間以内 ニットが不正改造された旨を判断する。 【0009】請求頃4に記載の発明では、外部ツール

れたコード情報は、外部ツールからの要求に従い第2の 揮発性メモリに書き込む。かかる場合にも、制御ユニッ ニットは、外部ツールがサム値算出指令を送信した後、 制御ユニットから外部ツールに送信されれば良い。 立てることができる。なお、不煇発性メモリに書き込ま 発性メモリに格納することにより、後々の異常診断に役 トが不正改造されたことが判定でき、更にその旨を不揮 る旨のコード情報を自身(第2の制御ユニット内)の不 送信されない場合、当該第1の制御ユニットが不正であ 所定の制限時間以内に第1の制御ユニットからサム値が 【0010】請求項5に記載の発明では、第2の制御コ

規ECUであるとする偽データを送信すると、外部ツー ていても、不正改造された当の制御ユニットが自身を正 する上記構成では、第1の慰御ユニットが不正改造され の制御ユニットを検査し、その結果を外部ツールに送信 【0011】ところで、第2の制御ユニットにより第1

ルは不正改造された例御ユニットを正規なものと誤って

ツールへ向けて偽データが送出したとしても、ダミーデ れる場合、第2の制御ユニットは、第1の制御ユニット の制御ユニットが不正である旨が判定された状態で、第 と判断するといった不都合が解消される。 不正改造された側御ユニットを外部ツールが正規なもの ータで前記偽データが破壊(無効化)される。従って、 る。これにより、不正改造された制御ユニットから外部 と外部ツールとを結ぶ通信線にダミーデータを送出す 1の制御ユニットから外部ツールへのデータ送信が行わ 【0012】そこで、請求項6に記載の発明では、第1

ると良く、これにより簡易構成での実現が可能となる。 又はローレベルに保持することでダミーデータを送出す **慰御はコットは、アータの浓宿ボートを婚組にイフベラ** [0014] **【0013】特に、請求項7に記載したように、第2の**

タの交換等を行うこととしている。以下、その詳細を図 に対して外部ツールを接続し、当該BCUの検査やデー CUにて車数制御ユニットを構成しており、このECU 具体化した本実施の形態では、エンジン制御等を司るE 【発明の実施の形態】(第1の実施の形態)この発明な

根をなすCPU12、電気的に消去及び客き込み可能な 能に接続されている。第1mCU10は、燃料噴射制御 としての第1mCU10と、第2の制御ユニットとして ロック図である。本システムでは、第1の例知ユニット CUであり、その内部のマイコン11は、各種制御の中 U10,20は、多重通信線L1を介して相互に通信可 の第2mCU20とを備える。これら第1及び第2mC 力回路等を備える。 フラッシュメモリ13、その他図示しないRAMや入出 や点火時期制御等、エンジンの主要な制御を受け待しB 【0015】図1は、舸倒システムの概略構成を示すフ

ROM23、その他図示しないRAMや入出力回路等を CPU22、電源遮断時にも記憶内容を保持するEEF やABS制御等、補助的な制御を受け持つECUであ り、その内部のマイコン21は、各種制御の中枢をなす 【0016】また、第2ECU20は、エアパッグ制度

の間でシリアル通信によるデータのやり取りが行われ b、第1及び第2至CU10,20と外部ツール30と 1及び第2mCU10,20に接続される。これによ データ書き換えに際し、シリアル通信線L2を介して第 等の検査や、同ECU10内のフラッシュメモリ13の る。この外部ツール30は、第1BCU10の正偽判定 リ、入出力回路等からなる周知のマイコン31を備え 【0017】外部ツール30も同様に、CPU、メモ

【0018】第1ECU10の正偽判定(検査)の概要

比較され、両者が一致すれば、第1mCU10が正規な モリ13内のデータのサム値と既知の正しいサム値とが ものであると判断される。なお図2では、処理順序を要 すため、(1)~(5)の連続番号を付している。

ら各ECU10, 20に送信する(図の(1))。第1 ECU20に送信する(図の(3))。 アル通信線L2とは異なる別の通信経路を介して、第2 メモリ13内のデータのサム値Xsumを算出し(図の BCU10個では、サム値算出指令を受けてフラッシュ 1を介して、すなわち外部ツール30が接続されるシリ データをシリアル通信線L2を介して外部ツール30か (2))、その後、そのサム値Xsumを多重通信線L

較判定し、その判定結果をシリアル通信線L2を介して umと、予め登録されている其のサム値Xrefとを比 た、この第2RCU20では、サム値不一致の場合に第 外部ツール30に送信する(図の(4),(5))。ま 1mCU10が不正改造されたことを意味するダイアグ 【0020】第2ECU20では、受信したサム値Xs

sum=Xref)を表すものであれば、外部ツール3 し、前記判定結果がサム値の不一致(Xsum≠Xre 0において第1mCU10が正規FCUであると判断 氏CU10が偽玉CUであると判断する。 f)を表すものであれば、外部ツール30において第1 【0021】そして、前記判定結果がサム値の一致 (X

される処理の流れを図3及び図4のフローチャートに従 U10の正偽判定に際し、各ECU10, 20及び外部 ツール30内の各マイコン11,21,31により実施 3のフローチャートで説明する。 N説明する。始めに、外部ツール30の処理の流れを図

ップ102ではタイマセットを行う。このステップ10 ずステップ101では、コマンド送信処理によりサム値 算出指令を各ECU10,20に送信する。また、ステ ール30を操作することで図3の処理がスタートし、先 【0023】例えば修理工場等において作業者が外部ツ 1, 102が通信前処理に相当する。

ップ103がNO)、ステップ104では、前記ステッ から受信したか否かを判別する。 すなわち、タイムアウトしていないことを条件に(ステ ド送信に対する第2ECU20からの受信確認を行う。 【0024】その後、この外部ツール30では、コマン

む。ステップ107では、通信異常に関するダイアグコ ードを取り出し、その後、ECU異常の旨を判断する。 テップ103がYES) 、そのままステップ107に進

【0019】先ず始めに、サム値の算出指令を含む送悟

コードを記憶する。

【0022】以下には、外部ツール30による第1EC

【0025】応答が無いままタイムアウトした場合(ス プ101のコマンド法信に対する応答を第2ECU20

なお、ステップ103がYESの場合、ステップ10

合、コマンド再送信の回数を予め矧限しておき、例えば タイムアウトが3回繰り返されると、通信異常であると に戻り、コマンド送信を再度実施しても良い。この場 判断してステップ107に進む構成としても良い。

U異常の旨を判断する。 ップ107でダイアグコードを取り出し、その後、EC するものであれば、ステップ106を否定判別し、ステ を判断する。また、前記判定結果がサム値不一致に該当 ば、ステップ106を肯定判別し、ECU正常である旨 て、その判定結果がサム値一致に該当するものであれ 0から受信すると、ステップ105に進み、その受信デ 【0026】コマンド送信に対する応答を第2至CU2 ―夕内に含まれるサム値の判定結果を取り出す。そし

で、図4 (a) は第1ECU倒10の処理を示し、図4 理の流れを図4のフローチャートに従い説明する。ここ (a) に従い、第1ECU10回の処理の流れを説明す (b) は第2ECU20側の処理を示す。先ず、図4 【0027】次に、第1及び第2至CU10, 20の処

ステップ201において、外部ツール30よりコマンド Xsum=ΣData (i) を受信したか否かを判別し、YESであればステップ2 [0028] 第1ECU10内のマイコン11は、先ず

サム値Xeumを多盟通信線Llを介して第2至CU2 により、サム値Xsumを算出する。すなわち、フラッ 四とする。その後、ステップ203では、何記算出した シュメモリ13内の規定されたアドレス領域についてア 0に送信し、本処理を一旦終了する。 ドレスiのデータを全て加算し、その和をサム値Xsu

を判別し、YESであればステップ302に進み、受信 は、図4 (b) のステップ301において、第1ECU データからサム値Xsum(生データ)を取り出す。 304では、サム値X8um (生データ) と其のサム値 れている其のサム値Xrefを取り出し、続くステップ 10よりサム位Xsumを含むデータを受信したか否か 【0029】一方、第2至CU20内のマイコン21 【0030】その後、ステップ303では、予め登録さ

を介して外部ツール30に対して送信する。この場合 前記図3の処理では、ECU正常である目が判断され 306に進み、サム値の比較結果をシリアル通信機に2 【0031】両サム値が一致すれば、そのままステップ

合、外部ツール30による前記図3の処理では、EEP ステップ306でサム値の比較結果をシリアル通信線L するダイアグコードをEEPROM23に登録した後、 ブ305で第1ECU10が不正改造されたことを意味 2を介して外部ツール30に対して送信する。この場 【0032】また、両サム値が不一致であれば、ステッ

特阳平13-202129

9

ROM23に登録したダイアグコードが取り出されると 共に、ECU異常である目が判断される。

(8) のステップ202, 203の処理が「第2のステ のステップ」に、図4(b)のステップ308の鸬鹚が 【0033】なお本史鮨の形態では、図3のステップ1 ップ」に、図4(b)のステップ304の処題が「粧(01の処理が本発明の「第1のステップ」に、図4 「第4のステップ」に、それぞれ放当する。

【0034】以上群近した本質筋の形態によれば、以下 に示す効果が得られる。つまり、上配ECUの検査方法 投造され、フラッシュメモリ13の圧しいサム値(灯出 したサム位Xaum)を外部ツール3の倒に返倒できる も、第2BCU20の改造又は配換を併せて契施しなけ れば、偽のBCUが正規のBCUとしてなりすますこと によれば、仮に剪1mCU10(正規のmCU)が不正 ような不正なプログラムがBCUに組み込まれたとして ができない。その結果、第1ECU10を正しく検査 ひいては不正改造の防止を図ることができる。

【0035】また、外部ツール30が板紙されるシリア を用いて、第1ECU10から第2ECU20へサ ール30で受信されることはない。それ故、外部シール 30個で本来必要でないデータが受信され、それが原因 ム値Xsumを送信するので、サム値Xsumが外部ツ ル通信袋し 2 とは異なる別の通信経路(多出通信袋し で処理が混乱するといった不都合が回避される。

は、上述した第1の契施の形粒と関等であるものは説明 を簡略化し、第1の英徳の形態との相違点を中心に説明 【0036】(第2の実施の形態)次に、本発明におけ 5.第2の英施の形態を説明する。但し、本英施の形態で

この第2ECU20の代わりに正規ECUである との母データをシリアル通信殺し2に流すことで、偽の U)の代わりに偽ECU40が組み込まれた場合、偽E CU40自身が「正規ECU」である旨の偽データをシ と、外部ツール30は偽ECU40が正規なものである]アル通信像L2を介して外部ツール30に送信される ECUが正規ECUになりすますことが考えられる。す なわち、図5に示すように、第1mCU10(正規EC 【0037】上記第1の契備の形態では、第2mCU2 0でサム値の比較判定が行われ、その判定結果のみがシ リアル通信模し2を介して外部ツール30に送信する と散判定するおそれがある。 Ŕ

に、第2ECU20よりシリアル道面はL2にグミーデ -- タを送出し、偽BCUが「正規BCU」である目の偽 20並びに外部ツール30による監視機能について、群 ゲータが過価されることを妨碍する。以下、第2BCU は、第1ECU10が不正である旨が判定された場合 【0038】そこで、その対徴として本政権の形態で

[0039] 本牧衙の形御において、外御ツール30

る。なお、第1ECU10の処理は前配図4(a)をそ は、前記図3の処理に代えて図6の処理を実施し、第2 ECU20は、前配図4(b)の処理に代えて図7の処 **囤を契施する。但し、各図において変更の無い処理は同** 【0040】図8において、外部ツール30は、ステッ じステップ数を付すと共に、重複する説明を簡異化す のまま流用するため、図示及び説明は省略する。

ブ103,104で第2ECU20からの受信確認を行 送信に対する応答を第2ECU20から正常に受信する ブ101,102で通信前処理を行い、その後、ステッ う。このとき、タイムアウトしておらず且つ、コマンド と、ステップ401に進む。

資本出指令)から所定の応答符ち時間T1 が経過したか を考慮して設定される時間であり、本来は応答データを 【0041】ステップ401では、コマンド送信(サム 否かを判別する。この応答待ち時間T1は、コマンド送 習の後、各ECU10,20で行われる処理の所要時間 受債する答のない時間である。但し、このT1は勿論、 **受信タイムアウトを判定する時間よりも短い時間であ**

の判定結果により、第150010が正常か異常かを判 【0042】 データを正常に受信した時に所定の応答符 5時間T1が経過していれば、第2mCU20からの要 冒データが正規データであるとみなし、後続のステップ . 0 5 に進む。そして、受信データ内に含まれるサム信 節する (ステップ105~107)。

aみ、ダイアグコードの取り出し、第1ECU10の異 【0043】また、応答待ち時間T1前にデータ受信し た場合は、受信データが偽データであるとみなして当該 データを無効とする。そして、直ぐにステップ107に 特判定を行う。

間T1を待たずに直ぐに外部ツール30がデータを受信 【0044】つまり、サム値算出指令の後、応答待ち時 した場合、第1ECU10が不正改造された可能性が為 いと含える。それ故、規定に満たない時間で受俗したデ -クを無効化する。

ステップ501からステップ502に進み、タイマセッ [0045] 一方、図7において、第2ECU20は、 **木部ツール30からのコマンド受債の旨を判別すると、** か行う

03がNO)、ステップ504では、外部シール30か **它の慰閲時間T2以内であることを条件に(ステップ5** ちのコマンド法暦(サム値算出指令)に応答して第1日 【0048】その後、コマンド受信からの経過時間が所 CUIOからサム値を受信したか否かを判別する。

CUIOからサム値を受信できないまま、コマンド受信 /コードをEEPROM23に登録する。 すなわちこの 【0047】こうした受信確認の処理において、第1B からの経過時間が制限時間T2を超える場合(ステップ 503がYES)、ステップ508に遊み、異称ダイア

場合、第1mCU10が偽ECUであるとみなし、不正 改造が行われたことを意味するダイアグコードを第2日 CU20内のEEPROM23に密き込む。

【0048】また、制限時間T2以内にサム値を受信す 5と、後続のステップ505に進む。ステップ505~ れら両サム値を比較する。そして、両サム値が一致すれ ば、ステップ511に進み、サム値の比較結果(この場 合は正常判定の結果)を外部ツール30に対して送信す 507では、受信データに含まれるサム値Xsumと、 登録済みの真のサム値Xrefとを取り出すと共に、

【0049】また、両サム値が不一致であれば、ステッ ブ5 0 8で異常ダイアグコードをEEPROM 2 3 に登 は、所定の受信有効時間T3(ステップ510がYES の期間)内においてECU異常時における通信機モニタ 処理を実施する。なお、受信有効時間T3とは、外部ツ **ール30が受信データを有効とする時間であって、シリ** アル通信線L2上の偽データを、外部ツール30が正規 録した後、ステップ509に進む。ステップ509で データとしてとり違える可能性がある時間帯に該当す 【0050】通信線モニタ処理に勝し、第2ECU20 2をモニタし、第1mCU10から外部ツール30に対 して送信されるコマンドがあるかどうかを判別する(ス 送信ポートT×からグミーデータを出力する(ステップ 602)。なお、簡励構成を実現する上では、送信ポー トT×を簡単にイレベル又はローレベルに保存すること は図8の処理を実施する。すなわち、シリアル通信線I と、シリアル通信様12上のコマンドを無効化すくへ、 テップ601)。そして、コマンド送信が確認される でダミーデータを送出すると良い。

【0051】通信様モニタ処理をT3期間内で継続した 後、ステップ511では、サム値の比較結果(この場合 は異常判定の結果)を外部ツール30に対して送暦し、 その後本処理を一旦終了する。 [0052] ここで、通信様モニタ処理について、図9 のタイムチャートを参照してより具体的に説明する。つ まり、第1ECU10が偽ECUに置換され、その偽E される場合、第2ECU20は、自身の送信ポートTx を簡單ローレベルに保持する。この場合、外部ツール3 0では、シリアル通信線L2を介して受信されるデータ れることとなる。これにより、偽BCUが正規BCUで CUの送信ボートエ×から図示のような偽データが送信 発生であると判定され、結果的に受償データが無効化さ **に関し、ストップピットを被出できないことからエラ-**ちるようになりすますことが防止できる。

「第3のステップ」に、図7のステップ511の処理が 【0053】なお本実施の形態では、上配第1の実施の **形態との違いとして、図7のステップ507の処理が** 「第4のステップ」に、それぞれ該当する。

の実施の形態における効果に加え、以下の特徴的な効果 【0054】以上第2の実施の形態によれば、上記第1

(イ) 外部ツール30は、サム値算出指令の送信後、所 定の応答待ち時間T1以内に受信した受假データを無効 とするでで、第1mCU10が不正改造された旨が好適 に判断できる。

【0055】(ロ)サム値算出指令の後、所定の制限時 間T 2以内に第1 E CU 1 0からサム値が送信されない 場合、第2ECU20は第1ECU10か不正改造され たとみなし、その旨のダイアグコードをEEPROM2 また、外部シール30からの取求に応じてダイアグコー ドを取り出すことにより、彼々の異常診断に役立てるこ 3に書き込むので、異常判定の履歴が配燈保持できる。 とができる。

壊 (無効化)される。従って、不正改造されたBCUを [0056] (ハ) 第1ECU10が不正改造された目 が判定された状態で、第1ECU10から外部ツール3 リアル通信線L2にダミーデータを送出するので、不正 改造されたECUから外部ツール30へ向けて偽データ が送出したとしても、ダミーデータで前配偽データが破 外部ツール30が正規なものと誤って判断するといった 0へのデータ送僧が行われる場合、第2mCU20はシ 不都合が解消される。

トとして、核対政党を御や点火時期的御祭、エンジンの 構成は任意で良い。要は、少なくとも2つのECU(制 [0057]なお本発明は、上記以外に次の形態にて具 体化できる。 上記各政権の形骸では、第1の制御ユニッ 主要な制御を受け持つ第1mCU10を設け、第2の制 bコニットとして、エアバッグ制御やABS航街等、補 **功的な制御を受け持つ第2ECU20を設けたが、その** 即ユニット)を備え、検査対象ではない方のECUによ りサム値の比較判定を行う構成であれば良い。

【0058】上配各奥施の形態では、第1及び第2EC U10, 20を多田通信線L1で接続すると共に、外部 ても良い。要は、サム値算出指令及びサム値比較結果が 外部ツール30で送受信される通信経路と、サム値の算 出結果が送信される通信経路とが別々に設けられる構成 ツール30と各ECU10,20とをシリアル通信模L 2 で接続したが、この通信システムの構成を適宜変更し

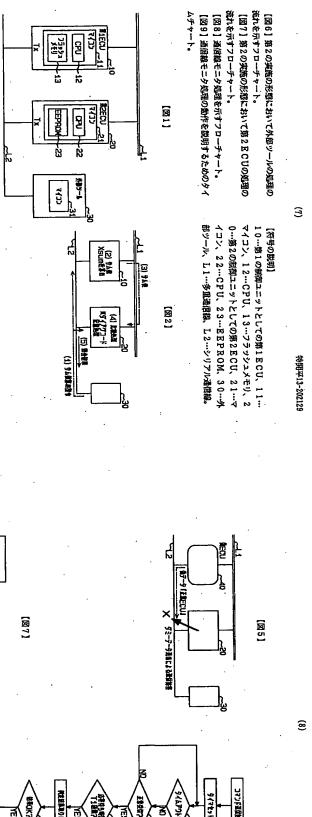
【図画の簡単な説明】

【図1】 免団の実施の形態における制御システムの機関 **常成を示すプロック図。**

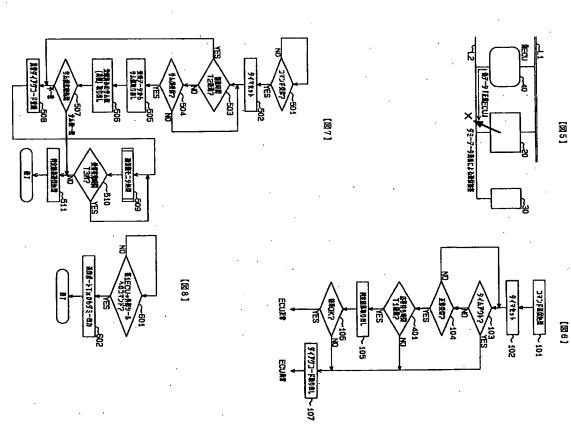
【図2】ECUの正偽判定の様子を示す説明図。

|図4] 第1ECU及び第2ECUの処理の流れを示す

【図5】 第2の政権の形態の説明のための概略図。



特開平13-202129



コマンド場底が建 ~101

(a) 第1ECUQL是

(b) 第2ECU®原理

[図4]

[図3]

1632

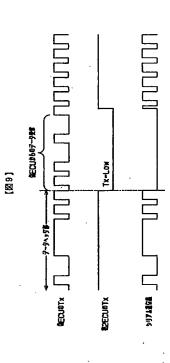
を推り返し ~105

RECUE \$4 ARM

1月次のサム側 (末旬、東り出し ď

5/757-K#9#L ~ 107

具なタイアグコード登録



ソロントページの税略

部別記号 (51)Int.Cl.7 B60S 5/00

FI B60S 5/00

JA26 KA12 NA06 RA11 RA12 5H223 AA10 CC08 DD03 BE11 EE19 9A001 BB03 H534 JJ77 LL06

ドターム(参考) 3D026 BA22 BA28 3G084 BA00 DA32 BB06 BB22 5B001 AA14 AB01 AC01 AD03 AE01 5B018 GA03 GA08 GA10 HA13 HA31

THIS PAGE BLANK (USPTO)